



2018年9月22日

13:49

● 图的基本概念

一. 图的概念

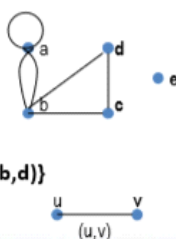
1. 无序积

$$A \times B = \{ \{a, b\} \mid x \in A \wedge y \in B \}$$

- 记 $\{a, b\} = (a, b)$
- 1) • 允许 $a = b$
- $(a, b) = (b, a)$

2. 无向图 undirected graph

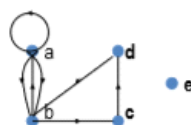
- 图 $G = \langle V, E \rangle$
 - $V \neq \emptyset$ 顶点集 $V(G)$
 - $E \subseteq V \times V$ 边集(多重集) $E(G)$
- 例: $G = \langle V, E \rangle$
 - $V = \{a, b, c, d, e\}$
 - $E = \{(a, a), (a, b), (a, b), (b, c), (c, d), (b, d)\}$
- 顶点、边



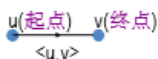
- 2) E: edge, V: vertex, G: graph, 带权图的权记作 f_i , 是三元组第三元

3. 有向图 directed graph

- 有向图 $D = \langle V, E \rangle$
 - $V \neq \emptyset$, 顶点集 $V(D)$
 - $E \subseteq V \times V$, 边集(多重集) $E(D)$
- 例: $D = \langle V, E \rangle$
 - $V = \{a, b, c, d, e\}$
 - $E = \{ \langle a, a \rangle, \langle a, b \rangle, \langle a, b \rangle, \langle b, a \rangle, \langle b, c \rangle, \langle c, d \rangle, \langle d, b \rangle \}$



- 有向边



4. 其他分类

- 1) n阶图n点; 有限图有限点; 零图没边; 平凡图只有个点; 空图是空白

- n阶图: $|V(G)| = n$



- i. • 有限图: $|V(G)| < \infty$

- 零图 N_n : $E = \emptyset$

- 平凡图: 1阶零图 N_1

- 空图: $V = E = \emptyset$



- 2) 标定图: 有字母的图; 底图/基图: 有向图去掉箭头

- 标定图: 顶点或边带标记的图








- i. • 非标定图: 顶点和边不带标记的图







- 底图(基图): 有向图去掉边的方向后得到的无向图

5. 点和边

- 1) 边边相邻; 点边关联; 无向点点相邻; 有向点点邻接

- 有边相连的两个顶点是相邻的 
- 有公共顶点的两条边是相邻的 
- i. • u 邻接到 v , v 邻接到 u 
- 一条边的端点与这条边是关联的 
- 关联次数 

2) 环; 孤立点; 平行边

- 环: 只与一个顶点关联的边 
- 孤立点: 不与任何边关联的顶点 
- i. • 平行边
 - 端点相同的两条无向边是平行边 
 - 起点与终点相同的两条有向边是平行边 


- 邻域: $N_G(v) = \{u \in V(G) \mid (u, v) \in E(G) \wedge u \neq v\}$
- 闭邻域: $\overline{N_G(v)} = N_G(v) \cup \{v\}$
- 关联集: $I_G(v) = \{e \mid e \text{ 与 } v \text{ 关联}\}$

- 3) • 后继: $\Gamma_D^+(v) = \{u \in V(D) \mid \langle v, u \rangle \in E(D) \wedge u \neq v\}$
- 前驱: $\Gamma_D^-(v) = \{u \in V(D) \mid \langle u, v \rangle \in E(D) \wedge u \neq v\}$
- (闭)邻域: $N_D(v) = \Gamma_D^+(v) \cup \Gamma_D^-(v)$ $\overline{N_D(v)} = N_D(v) \cup \{v\}$


- i. 不带本身的开邻域简称邻域; 闭邻域比邻域多了它本身
- ii. 关联集是无向边的集合; 后继、前驱是有向边的集合
- iii. 后继的箭头指向邻域, 前驱的箭头指向本身


二. 图的性质


1. 度degree





顶点的度




















- 最大度 $\Delta(G) = \max\{d_G(v) \mid v \in V(G)\}$
- 最小度 $\delta(G) = \min\{d_G(v) \mid v \in V(G)\}$
- 2) • 最大出度 $\Delta^+(D) = \max\{d_D^+(v) \mid v \in V(D)\}$
- 最小出度 $\delta^+(D) = \min\{d_D^+(v) \mid v \in V(D)\}$
- 最大入度 $\Delta^-(D) = \max\{d_D^-(v) \mid v \in V(D)\}$
- 最小入度 $\delta^-(D) = \min\{d_D^-(v) \mid v \in V(D)\}$

- 3) 度数为1的点称为悬挂点, 其关联边为悬挂边

2. 握手定理: 点度数和为2倍边数

• 设 $G = \langle V, E \rangle$ 是无向图,

1) $V = \{v_1, v_2, \dots, v_n\}$, $|E| = m$, 则

$$d(v_1) + d(v_2) + \dots + d(v_n) = 2m. \quad \#$$

2) 任何图中奇度顶点的个数是偶数. #

• 设 $D = \langle V, E \rangle$ 是有向图, $V = \{v_1, v_2, \dots, v_n\}$,
 $|E| = m$, 则

$$\begin{aligned} 3) \quad & d^+(v_1) + d^+(v_2) + \dots + d^+(v_n) \\ &= d^-(v_1) + d^-(v_2) + \dots + d^-(v_n) = m. \quad \# \end{aligned}$$

3. 简单图

• 简单图: 既无环也无平行边的图

$$1) \quad \Rightarrow 0 \leq \Delta(G) \leq n-1$$

4. K-正则图

1) • k-正则图: 所有顶点的度都是k

5. 度数序列

• 设 $G = \langle V, E \rangle$, $V = \{v_1, v_2, \dots, v_n\}$, 称

$$1) \quad d = (d(v_1), d(v_2), \dots, d(v_n))$$

为G的度数序列

6. 可图化

• 设非负整数序列 $d = (d_1, d_2, \dots, d_n)$, 若存在图G, 使得G的度数序列是d, 则称d为可图化的

1) i. 即: 和为偶数的非负整数序列可图化

非负整数序列 $d = (d_1, d_2, \dots, d_n)$ 可图化 \Leftrightarrow

$$d_1 + d_2 + \dots + d_n \equiv 0 \pmod{2}.$$

2) • 证: (\Rightarrow) 握手定理

(\Leftarrow) 奇数度点两两之间连一边,

剩余度用环来实现. #

7. 可简单图化

• 设非负整数序列 $d = (d_1, d_2, \dots, d_n)$, 若存在简单图G, 使得G的度数序列是d, 则称d为可简单图化的

1) **可简单图化充要条件(Havel定理)**

• 设非负整数序列 $d = (d_1, d_2, \dots, d_n)$ 满足:

$$d_1 + d_2 + \dots + d_n \equiv 0 \pmod{2},$$

$$2) \quad n-1 \geq d_1 \geq d_2 \geq \dots \geq d_n \geq 0,$$

则d可简单图化 \Leftrightarrow

$$d' = (d_2 - 1, d_3 - 1, \dots, d_{d_1+1} - 1, d_{d_1+2}, \dots, d_n)$$

i. 逆序排列, 删去第一项数字1, 之后连续1项都减一, 得到和为偶数的新整数序列, 若它可简单图化, 则原整数序列也可简单图化

• 定理7.4(P.Erdős, T.Gallai, 1960):

设非负整数序列 $d = (d_1, d_2, \dots, d_n)$ 满足:

$$n-1 \geq d_1 \geq d_2 \geq \dots \geq d_n \geq 0,$$

则d可简单图化 \Leftrightarrow

$$3) \quad d_1 + d_2 + \dots + d_n \equiv 0 \pmod{2}$$

并且对 $r = 1, 2, \dots, n-1$ 有

$$d_1 + d_2 + \dots + d_r \leq r(r-1) + \min\{r, d_{r+1}\} + \min\{r, d_{r+2}\} + \dots + \min\{r, d_n\}.$$

#

• 定理7.4' (P.Erdős, T.Gallai, 1960): 非负整数序列

$$d = (d_1, d_2, \dots, d_n) \text{ 可简单图化 } \Leftrightarrow$$

$$d_1 + d_2 + \dots + d_n \equiv 0 \pmod{2}$$

i. 并且对 $r = 1, 2, \dots, n$ 有

$$d_1 + d_2 + \dots + d_r \leq r(r-1) + \min\{r, d_{r+1}\} + \min\{r, d_{r+2}\} + \dots + \min\{r, d_n\}. \quad \#$$

8. 同构isomorphism

• 无向图 $G_1 = \langle V_1, E_1 \rangle$, $G_2 = \langle V_2, E_2 \rangle$, 若存在双射 $f: V_1 \rightarrow V_2$

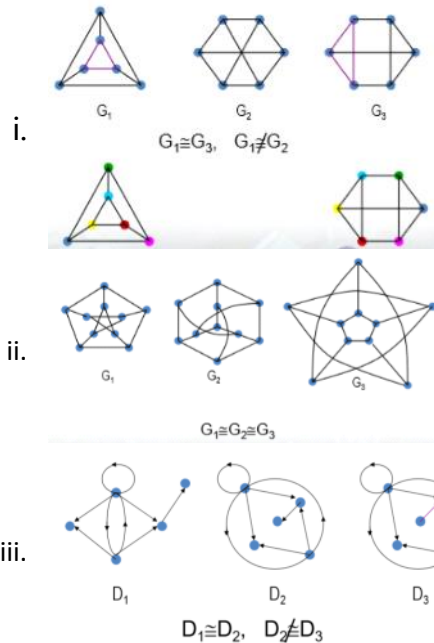
1) 满足 $\forall u, v \in V_1, (u, v) \in E_1 \Leftrightarrow (f(u), f(v)) \in E_2$,

则称 G_1 与 G_2 同构, 记作 $G_1 \cong G_2$

- 有向图 $D_1 = \langle V_1, E_1 \rangle$, $D_2 = \langle V_2, E_2 \rangle$, 若存在双射 $f: V_1 \rightarrow V_2$, 满足 $\forall u, v \in V_1, \langle u, v \rangle \in E_1 \leftrightarrow \langle f(u), f(v) \rangle \in E_2$, 则称 D_1 与 D_2 同构, 记作 $D_1 \cong D_2$

2) 同构的图, 图论性质完全一致

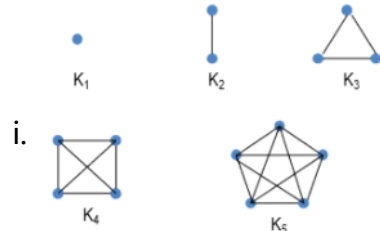
3) 例



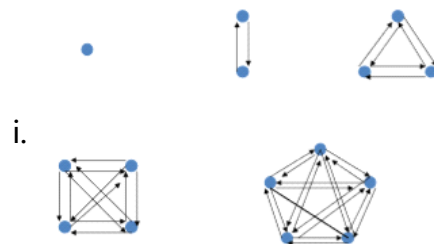
三. 图族 graph class

1. 完全图 complete graph

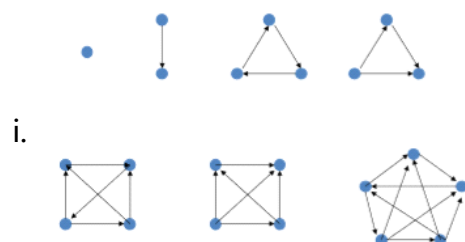
1) 无向完全图: 相当于无向最大度-正则图, n 阶完全图可记作 K_n



2) 有向完全图: 相当于最大度-有向正则图



3) 竞赛图 tournament: 完全图每条边任给一个方向



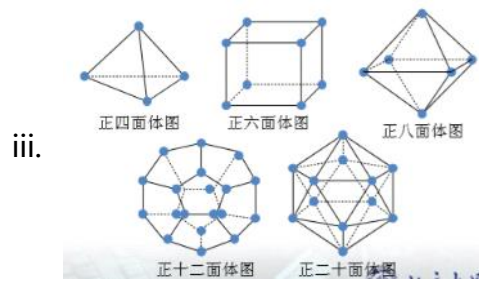
2. 一些特殊的图

1) 柏拉图图(Plato graphs): 正四面体、正六面体、正八面体、正十二面体和正二十面体所相应的图的统称

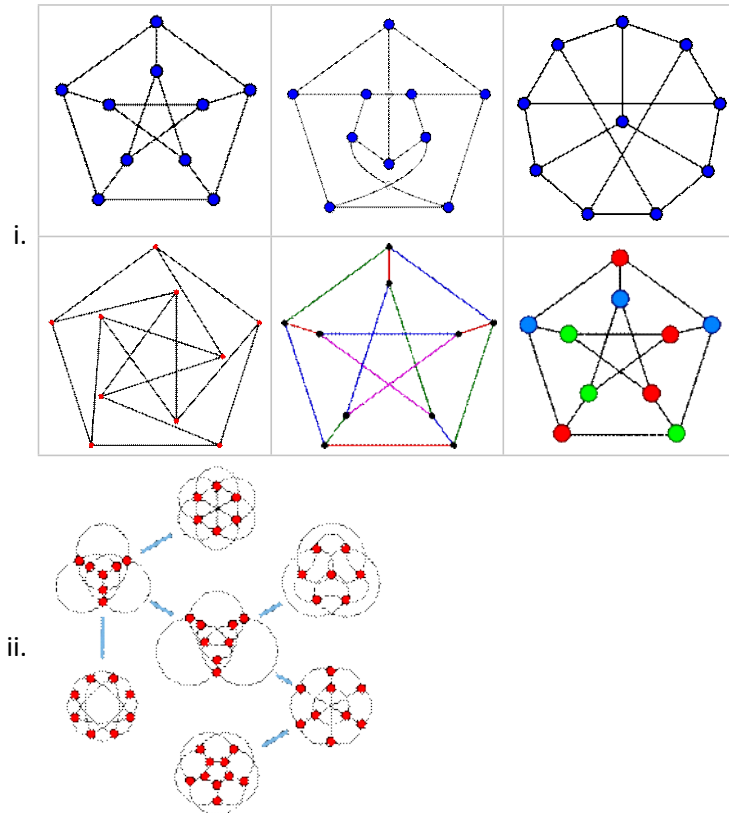
i. 所有顶点的次都相同的平面图称为点正则平面图; 所有面的边界上含有相同的边数的平面图称为面正则平

面图。既是点正则又是面正则的平面图称为全正则平面图

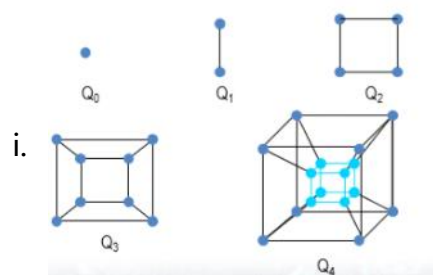
ii. 利用欧拉公式可以推出只有5个柏拉图图是全正则平面图



2) 彼得森图



3) 超立方体: Q_i 对应定点相连得到 Q_{i+1}



4) 圈图: n 个点依次被 n 条边连起来 ($n \geq 3$)

5) 轮图: 圈图 n 个点用 n 条边再连向第 $n+1$ 个点 ($n \geq 3$)

3. r 部图

• **r 部图:** $G = \langle V, E \rangle, V = V_1 \cup V_2 \cup \dots \cup V_r$

1) $V_i \cap V_j = \emptyset \ (i \neq j), E \subseteq \bigcup_{i \neq j} (V_i \times V_j)$,

• 也记作 $G = \langle V_1, V_2, \dots, V_r; E \rangle$.

i. 即有 r 个分组的点, 同组点互不相连

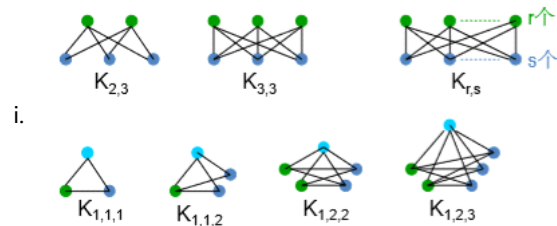
2) • **二部图:** $G = \langle V_1, V_2; E \rangle$, 也称为偶图



ii. Bipartite Graph 二部图也常译为二分图

iii. 称这2个V为互补顶点子集

3) 完全r部图



i.

4. 子图subgraph

- **子图(subgraph):** $G = \langle V, E \rangle$, $G' = \langle V', E' \rangle$,
1) $G' \subseteq G \Leftrightarrow V' \subseteq V \wedge E' \subseteq E$
- **真子图(proper subgraph):**
2) $G' \subset G \Leftrightarrow G' \subseteq G \wedge (V' \subset V \vee E' \subset E)$
- **生成子图(spanning subgraph):**
3) G' 是 G 的生成子图 $\Leftrightarrow G' \subseteq G \wedge V' = V$
i. 生成子图spanning subgraph: 点不动, 舍去部分边
- **导出子图:** $G = \langle V, E \rangle$,
• 若 $V_1 \subset V$, $E_1 = E \cap V_1 \times V_1$, 则称
4) $G[V_1] = \langle V_1, E_1 \rangle$
为由 V_1 导出的子图
i. 导出子图induced subgraph: 舍去部分点, 非邻接/关联边都不动

5. 补图complementary graph

- 1) • **补图:** $G = \langle V, E \rangle$, $\bar{G} = \langle V, E(K_n) - E \rangle$
i. 补图, 相当于集合论补集
- 2) • **自补图(self-complement graph):** $G \cong \bar{G}$

四. 图的运算

1. 删除

- $G - e = \langle V, E - \{e\} \rangle$, 删除边 e
- $G - E' = \langle V, E - E' \rangle$, 删除边集 E'
- 1) • $G - v = \langle V - \{v\}, E - I_G(v) \rangle$, 删除顶点 v 以及 v 所关联的所有边
- $G - V' = \langle V - V', E - I_G(V') \rangle$, 删除顶点集 V' 以及 V' 所关联的所有边

2. 收缩、加新边

- $G \setminus e: e = (u, v)$, 删除 e , 合并 u 与 v
 - $G \cup (u, v) = \langle V, E \cup \{(u, v)\} \rangle$
1) - 在 u 与 v 之间加新边
也写成 $G + (u, v)$
-

3. 不交

- $G_1 = \langle V_1, E_1 \rangle$, $G_2 = \langle V_2, E_2 \rangle$,
- 1) • G_1 与 G_2 不交 $\Leftrightarrow V_1 \cap V_2 = \emptyset$
- G_1 与 G_2 边不交(边不重) $\Leftrightarrow E_1 \cap E_2 = \emptyset$

4. 并、交、差、环和

- $G_1 = \langle V_1, E_1 \rangle, G_2 = \langle V_2, E_2 \rangle$, 都无孤立点
- 并图: $G_1 \cup G_2 = \langle V(E_1 \cup E_2), E_1 \cup E_2 \rangle$
- 1) 交图: $G_1 \cap G_2 = \langle V(E_1 \cap E_2), E_1 \cap E_2 \rangle$
- 差图: $G_1 - G_2 = \langle V(E_1 - E_2), E_1 - E_2 \rangle$
- 环和: $G_1 \oplus G_2 = \langle V(E_1 \oplus E_2), E_1 \oplus E_2 \rangle$

5. 联图

- $G_1 = \langle V_1, E_1 \rangle, G_2 = \langle V_2, E_2 \rangle$, 不交无向图
- $G_1 + G_2 = \langle V_1 \cup V_2, E_1 \cup E_2 \cup \{V_1 \& V_2\} \rangle$

1)

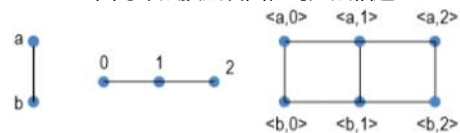
- $K_r + K_s = K_{r+s}$
- $N_r + N_s = K_{r,s}$
- $n = n_1 + n_2, m = m_1 + m_2 + n_1 n_2$



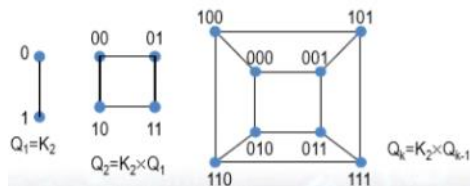
6. 积图

- $G_1 = \langle V_1, E_1 \rangle, G_2 = \langle V_2, E_2 \rangle$, 无向简单图
- $G_1 \times G_2 = \langle V_1 \times V_2, E \rangle$, 其中
- 1) $E = \{ \langle u_i, u_j \rangle, \langle u_k, u_s \rangle \mid$
- $(\langle u_i, u_j \rangle, \langle u_k, u_s \rangle \in V_1 \times V_2) \wedge$
- $((u_i = u_k \wedge u_j \text{ 与 } u_s \text{ 相邻}) \vee (u_j = u_s \wedge u_i \text{ 与 } u_k \text{ 相邻})) \}$
- $n = n_1 n_2, m = n_1 m_2 + n_2 m_1$

i. 左图每个点换成右图, 对应点相连



2)



-
-
-
-
-
-
-
-
- 我是底线-----